19 日本国特許庁 (JP)

⑩特許出願公開

[®]公開特許公報(A)

昭57-55468

⑤Int. Cl.³G 06 F 15/00 15/30 識別記号 102

庁内整理番号 6974--5B 7737--5B 砂公開 昭和57年(1982)4月2日

発明の数 1 審査請求 未請求

(全·7 頁)

每個人識別方式

②特 願 昭55—129321

②出 願 昭55(1980)9月19日

⑫発 明 者 藤方健二

国分寺市東恋ケ窪1丁目280番

地株式会社日立製作所中央研究 所内

⑪出 願 人 株式会社日立製作所

東京都千代田区丸の内1丁目5

番1号

個代 理 人 弁理士 薄田利幸

明 細 電

発明の名称 個人織別方式

特許請求の範囲

- 1. 暗号化された個人データを2つに分割して共通の配慮手段および個別の配憶手段に配憶して おき、歳別に際して、これらの手段からのデータを合成して解読し、解読された個人データをもとに質問を提示し、その質問に対する回答の正否を検定するようにしたことを特徴とする個人歳別方式。
- 2 特許請求の範囲第1項記載の個人機別方式に おいて、個人データが個人の過去の経歴や経験 に基づく知識情報であることを特徴とする個人 機別方式。
- 3 特許消求の範囲第1項または第2項記載の個人機別方式において、質問に対する回答を音声で入力し、かつ回答の正否を検定するとともに声の質の合否を検定するようにしたことを特徴とする個人機別方式。

発明の詳細な説明

本発明は、計算機システムが個人に対してサービスを提供する場合などにおいて、その個人があらかじめ登録された特定の個人であるかどうかを 歳別する方式に関するものである。

従来、個人減別では、個人の生理的・形態的特 都である類とか指紋とか掌形とかサインとかを利 用する方法や、個人の持物である印鑑とか 磁気カ ードを利用する方法や、個人の配像した番号(パ スワード)を利用する方法が広く考察され、一部 実用されている。

このうちのいくつかは、画像処理装備を必要とし、また、処理に多くの時間が掛かるなどから、 実時間での最別に困離があるなど、問題が多い。 また他のいくつかは、紛失・盗離など安全(セキュリティ)上の問題があり、これが用途を限定している最大の要因の一つとなつている。

したがつて本発明の目的は、画像処理装置のような特殊で高価な装置を必要とせず、かつ利用する個人にとつて極めて安全な個人識別方式を提供することである。

上記の目的を達成するために、本発明の個人識 別方式では、額や掌形などのような外見的な特徴 ではなく、もつと心の奥底にひそむもの、すなわ ち個人の過去の経歴や経験に基づいた「知識」を 利用する。との知識データは一たん暗号化され、 その暗号化されたデータが二分されて、一部は計 真檢システムに記憶され、残りの一部は個人の持 物の中に記憶されるように構成する。との個人の 持物とは、磁気カードであつてもよいが、より効 果的には、電子回路を含む小型のカード状装置で ある。との装置は、従来の磁気カードがパッシブ な記憶媒体でかつ記憶容貴が比較的小さいのに対 し、電子カードとも呼ぶべきアクテイプ要素を持 つた比較的記憶容量の大きい記憶媒体である。と のように暗号化したあと二分して別々に記憶する と、この電子カード単体だけが盗難にあつても、 あるいは逆に計算機システム内の個人の知識デー タが盗難にあつても、それぞれは不完全なデータ であるため解説は不可能となる。 したがつてこの 二つのデータが合成され、かつ適切を變で解説さ れ、かつ解脱された知識データをもとに計算機システムが問合わせてくる質問にすべて正確に答えられたときだけが本人と識別されるので、値めて安全をシステムとなる。とくに本方式を銀行システムに応用する場合には、上述の電子カードは、単に個人 乗別用の知 タデータの記憶という機能を付与してなく、金額データの管理の機能を付与したでするとして用いることができ、従つて銀行のロードの影響を表現ができるようなシステムを構築することができる。

以下、本発明を実施例によつて詳細に説明する。 第1図は、本発明による個人識別方式が実装されるシステムの一例を示している。図において、 ホスト計算機1のファイル装置2の中に、暗号化 された個人の知識データの一部が名納されている。 ホスト計算機1に接続された端末装置3の前に坐 つた利用者は、自分の電子カード4を電子カード 読収器5にセントし、キーボード6から自分のバ

収出された知識データは、電子カードに記憶された知識データとたとえば端末装置3で合成される。端末装置3は、それ目身で演算能力を持つインテリジエント端末とすることができる。合成された知識データをもとに、端末装置はそれを入力されたパスワードで解読し、その結果をもとに表示装置7の上に質問文を表示し、その回答の入力をうながす。この場合、付属されたスピーカ8に

より合成音声で質問を発してもよい。回答はキーポード6のキーによる人力が、あるいは付属されたマイクロホン9に向かつて音声で入力する。との場合、質問が「はい」「いいえ」で答えられるような形式とか、あるいは項目選択形式で1~5程度の数値のうちの1つを発声させて認識させる技術は既に実用の段階に十分違している。

 の信号の授受は送受信制御回路13と光変換案子
14の作用で、ピット直列の光信号として実行される。マイクロコンピュータ11は、入力されるが が放倒のコマンド信号に応じてそれぞれあらってが が定まったブログラムはROM12の中に配送の中に配対ない。 れている。ROM12の一部には既述の部部はなったがに第2種の情報が入つており、といばない。 もびに第2種の情報が入つており、とにに通なイクロコンピュータ11の制御のもとににはイッチ回路15を作動させて、必要なと意には一般に異なった登込用電源を供給するようにし、内容を普及えることができる。

第3図は本個人識別装置に用いる知識データの一例の一部を示す。とこで配号や数値はASCIIコードとして各1パイトで構成され、また漢字・かな類はJIS C6226に規定されたコードが利用でき各2パイトで構成できる。従つて第3図の情報は、とりもなおさず一違のパイトから構成された情報である。との情報は、個人の氏名,生年月日、性別、住所などの基本データの他、過去

市は、塩釜市ですか!」という文章を作り、これ を表示装置?に表示すればよい。表示装置?は通 常、漢字。かななどの文字発生器を内蔵し、表示 パツフアメモリに文字コートを書込むだけで表示 が自動的に行なわれるよう簡単に構成できる。と の時「はいか,いいえで答えて下さい」というふ りに回答の仕方を表示して教示することもできる。 また上例で塩釜市以外の市名を入れて「いいえ」 の回答を期待するとともできるし、さらに「あな たが」「は」「次のうちのどれですか!」という 文字コード列を基本にして「あなたが過去に住ん だことのある都市は、次のうちのどれですか!」 という文章を創成し、1…米沢市 2…塩釜市 3 …姫路市 4 …境暦市 5 …松山市 というよ うに5個程度を例示し、その中に本物の回答例 「塩釜市」を任意の場所にはめ込んだり、あるい は全然はめ込まなかつたりして質問を複雑化でき る。とのような質問技術はすでに実際的な技術に たつてきている。

第4図は、第3図のような過人の知識データを

の経験や経歴に関した情報として、郷里を流れている小川の名前、登山したことのある都市、学生時代の恩師の名、愛用している腕時計のメーカ名、自家用車の登録番号。母の結婚前の姓などが、対応する項目番号のあとに列配されている。このうち都道府県名などは文字コードではなく、1が北海道、2が青森というようなコード番号として配慮してもよい。

てのような知識データを用いて端末装置3が質問を発する技術は低めて容易に実現できる。たとえばもつとも簡単な方式としては、「あなたが」「は」「ですか!」という3種の文字コード列を記慮しておき、いくつかの項目のうちの一つ、たとえば第3図の(28)塩釜市が乱数を利用して、選ばれたとすると、端末装置は(28)に対応している「過去に住んだことのあるがしていう文字コードを質問の文字コードに挿入し、かつ回答の「塩釜市」という文字コードを 種入して、「あなたが過去に住んだことのある

格納する方法を示した図である。知疎データはそ のままの形で(通常の文字コードとして)記憶す ると、容易に判読でき、データの安全上の大きな 問題がある。本個人減別方式ではこれを暗号化し、 しかも暗号化した結果を2分して別々に記憶する ことを特徴とする。一般に暗号化のやり方は、あ る鍵となる記号で、データをある一かたまり (以 後、プロックと呼ぶ)ずつ変換するものであり、 米国商務省標準局が推奨する DES (Data Encryption Standard)と呼ばれる暗号化方式 が利用できる。(注):(Data Encryption Standard, 発行番号FIPS PUB 46, National Bureau of Standard, U.S. Department of Commerce)との方式では、第4図に示すように、 原情報をBパイトずつに区切り、これを一かたま り(ブロック)として暗号化する。この時の巡と しては本人しか知らない8パイトのパスワードが 使用できる。との暗号化方式は、8パイトのデー タを64ピツトの一連の情報とみなし、まずピッ ト位置をある所定の方法ではらばらに入れかえる

ことから始まる。次いで鍵で修飾された複雑な頂 算を数段回実行する。従つて出力から鑊なしても とのデータを類推することは不可能であり、解読 する唯一の方法は鍵を次々と片つ端からためして いくことである。DESでは鍵として8パイトと つており、チェックピットを除いた56ピットが 自由にとれるので 250 通りの鍵が実在する。従つ てこれを順次だめしていつて正しい鍵を見い出す 平均時間は、ある計算(1μ ε に 1個ずつ解読する と仮定)によれば1000年となる。しかし問題 は、実用的なシステムではこの鍵として 2** 種も とれないことである。上述の例では、個人の入力 するパスワードを鍵として暗号化するのが便利で あるが、56個の1.0のシーケンスをパスワー **ドとして覚えるのは困難である。したがつて通常** のテンキーのよりな数字キーポードから入力され る番号をパスワードとする以外になく、その場合 には従つて、8桁の数値としても10 個の組合 せしかない。これは上述と同じ計算では3分であ る。すなわち強力が計算機で解説すればる分で内 容が見えてしまう。とのように、計算機どおしの 暗号通信には強力な暗号化方式も、計算機と人間 との接点で意外と弱さを博呈する。この弱さを確 実になくするために、本発明の個人識別方式では、 知識データをあるかたまりずつ暗号化したのち、 各かたまりからその一部を抜出してしまりよりに した。この方式では、データの安全性はその抜出 した量、残つている量のどちらか小さい方に依存 している。すなわち5個のかたまりから各1ピツ トずつ抽出すれば、残つたデータでとの計5ビッ トを推測するには2° 通りためせばよい(実際に はそれをさらに10°個の鍵でためすことになる)。もし5個のかたまりから1パイトずつ抽出す れば、残つたデータでこの計5パイトを推測する には 240 通りの試みが必要とたる。従つて抽出す るデータと残つているデータがいずれもが破高の 安全性を保つのは、理論的には丁度半分ずつに分 ける時である。上の例では、原情報8パイトを同 じく8パイトの暗号化情報へと変換したあと、4 パイトずつに変換し、図示したように一方をホス

ト計算機1の持つファイル装置2の中に配貸し、 他方を個人が所有する電子カード4の中のROM 12の中に個人ファイルとして記憶するように構 成する。

このようにすると、上例の5つのかたまり(プロック)からなる情報(すなわち40パイト)は20パイトずつに分離され、どちらか一方で他方を鍵なしで推測するとすれば、鍵を8桁の数値(すなわち10°通り)として、

2 11 15 × 1 0 4

通りの回数の試算が必要となり、これは実際上解 読が不可能を量である。しかもその試算のりちの 何度かに、もつともらしい情報が出現するのでさ らに解読を困難とする。たとえば第3図の例でい えば、第4図の第1ブロックに相当する情報は 「(01) 磯野」である。「(01)」は各1バイト、「磯野」は各2パイト、計8パイトの情報 であるからである。とのとき解読の過程で「磯田」 「濃口」「磯島」「上野」「山野」など、もつと もらしい多様な解読結果が出現することになる。 (01)(02)(03) というふうに数字が順番に入 つているということがわかればまた解説は多少楽 になるが、もともとデータが半分欠除しているわ けだからそう極端に楽になるわけではない。

以上のように、暗号化したデータを各暗号化の 単位ごとに2分して別々に記憶するようにすると、 その安全性は極めて大きくなる。との場合、原情 報量が多ければ、必ずしも1/2すづに分離する 必要はない。すなわち各プロックから少しすつ抽 出しても、ブロック数が多ければそれだけ組合せ の数は大きくなり、従つて必要な安全性を保つの に十分なだけのデータの抽出で済む。との方式で は、既述のごとく両方が組合されて、かつ正しい 鍵が投示されたときのみ解読ができることになる。 第5図は、本発明の個人識別方式のための知識 データを作る装置の一実施例を示している。ホス ト計算機 1 に接続されたデータ作成用端末装置 3 3 には、ホスト計算機 1 から提示される質問を 表示するための表示装置1と、その回答を入力す るためのデータ入力回路36と、その入力された データがあるパイト数になるまで保持するデータ保持回路37とをもつている。入力データが一定パイト数(すなわち1プロック)に達するたびに、別途入力されて健レジスタ38に保持された健香号で、これを暗号化する暗号化回路39を作動させ、得られた暗号出力を分割回路40で二分して一方をホスト計算機1経由でファイル装置2に送り出し、他方を電子カード番込み装置44で電子カード4に書込むように構成される。この場合、データ入力回路36は原理的には漢字タブレットのような多文字入力キーボードでよいが、マンセの向上のためには、要示装置に要示する質問をできるだけ選択方式にすれば、簡単な英数字キーでも実現できる。

以上に述べた個人識別方式は、たとえば銀行システムに応用することができる。すなわち既に示した第1図において、ホスト計算機1は銀行の計算機として金銭出納の管理をも行なつているとする。このとき、窓口の端末装置3にむかつて利用者が自分の電子カード4を電子カード競取り舞5

めることができる。との特徴データは、ある言葉 を発声したときの音声分析によつて得られるデー タであり、たとえば PARCOR 係数であつてよい し、さらに他の音質特徴を付属させてもよい。と のようにするとき、個人識別の一質問として項目 (100)が選ばれると、端末装置は「合言策を入 力下さい」というように指示する。利用者はあら かじめ登録した営業を集ると、それが分析されて、 項目(100) に記憶されたものと、内容的に一致 するかどうかとともに音声的に一致するかどうか も凋べることができる。このような声質的な一致 をみるには、いくつかの質問項目のうちのただー つ(すをわち項目(100))に限る必要はない。 どの質問に対しても音声で回答を入力するように すれば、「はい」「いいえ」「3番」などいりよ うた短い言葉の中からも、その人の声質を分析す れば、かなり正確な判断が可能となる。このよう に、電子カードの中に声の特徴データを含めると とができるので、回答内容の正否とともに声質の 合否をも検定することが可能となり、したがつて

にセットし、表示装置?に表示される質問に次々 と回答する。本人であることが確認されたとき、 婚末装置3は、電子カード4に入つている第3種 の情報を読み出し、とれを表示装置に表示する。 との第3種の情報とは、既述の第1種、第2種に 加えて記憶された預金額の情報である。したがつ て利用者は自分の電子カードに入つている預金額 「を知ることができ、また、別途、自分の銀行口座」 に残存する預金額も同時に簡単に表示できるので、 これらをみて、口座からどの位の額をおろして電 子カードに入れるかを判断し、キーポード6から その額を入力する。端末装置は、電子カードに残 存した預金額と入力された預金引出し額とを加算 して、これを暗号化し、再び電子カード内に書込 む。この電子カードは、いわば電子財布であつて、 . 商店の金銭登録機と組合わせて、貨物総額をとと から自動的に引落とすことが容易にでき、キャッ シュレスの買物が可能となる。

との個人線別方式では、第3図の項目(100) に例示したように、個人の音声の特徴データを含

銀行システムに実用するとき、利用者は銀行の計算機システムと対話するために窓口に行く必要はなく、任意の電話器で預金を電子カードにかる。とが可能となる。との場合、質問は、すでになる。との回答音声の認識も容易になって、第2図で述べた構成のうち光変換素子14を音変換案子と置換すれば、従来の音をあれている。で、第2図で述べた構成のうち光変換素子14を音変換案子と置換すれば、従来の音をあいてよってもではよって電子カードの内容を送り出したり書換えたりが自由にできる。

以上説明したどとく、本発明によれば、安全な個人識別方式が実現でき、銀行システムを初めとして各種のサービスシステム、予約システム、セキュリティシステムなどに実用でき、その効果は 極めて大である。

図面の簡単な説明

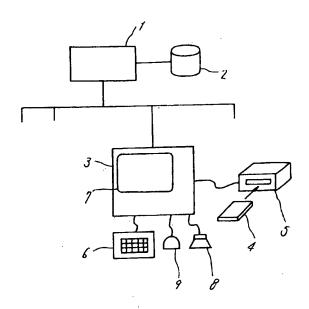
第1図は、本発明による個人 常別方式が実装されるシステムの一例を示す図、第2図は本発明の

個人歳別方式に用いられる電子カードの一具体的 実施例を示すプロック線図、第3図は、本発明の 個人歳別方式に用いる知識データの一例を示す図、 第4図は第3図に示したような知識データを格納 する方法を示した図、第5図は本発明の個人識別 方式のための知識データを作る装置の一実施例を 示す図である。

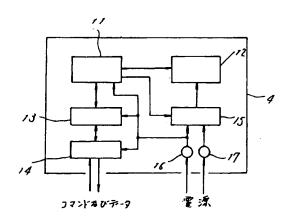
1 …ホスト計算機、 2 …ファイル装置、 3 …端末 装置、 4 …電子カード、 5 …電子カード読取器、 6 …キーボード、 7 …表示装置、 8 …スピーカ、 9 …マイクロホン、 1 1 …マイクロコンピュータ、 1 2 …電気的書換え可能メモリ (EEP ROM)、 1 3 …送受信制御回路、 1 4 …光変換素子 (また は音変換素子)、 1 5 …電源スイッチ回路、 3 3 …データ作成用端末装置、 3 6 …データ入力回路、 3 8 …鐘レジスタ、 3 9 …暗号化回路、 4 0 …分 割回路、 4 4 …電子カード書込み装置。

代理人 弁理士 薄田利幸

第 1 日



第 2

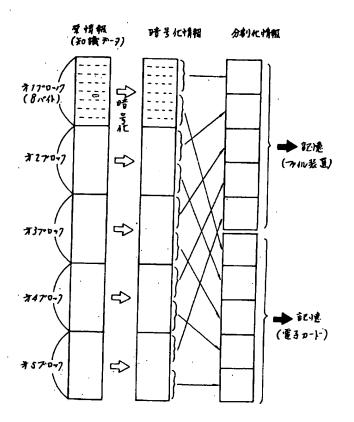


第3档

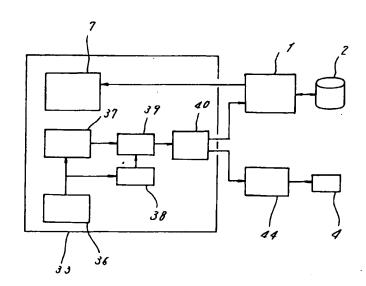
(01) 磯野中町(02) 昭和35年4月1日(03) 女(04) 東京都(05) 国分专市

(26) 日野川(27)越智山(28)塩釜市(29)新田 LT3(30)セ47-(31)79傳55-1234(32)長省川

(100) 10.8.3, 5, 9, 138, 26, 10, 9, 3, 281, 6



第 5 图



THIS PAGE BLANK (USPTO)